PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

2000-250872

(43)Date of publication of application: 14.09.2000

(51)Int.Ol.

006F 15/18

606F 13/00

GO6F 17/60

(21)Application number: 11-053640

(71)Applicant: MITSUBISHI ELECTRIC CORP

(22)Date of filing:

02.03.1999

(72)Inventor: KOBAYASHI KOSUKE

MIYAKE JUNICHI

(54) INTEGRAL MANAGING SYSTEM FOR JOB PROCESSING SYSTEM

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide an integral managing system for a job processing system capable of attaining the unification and simplification of a user interface and flexibly dealing with the new introduction of a job processing application, personnel reshuffle or organization change while reducing the influence of revision/repair.

SOLUTION: A managing server 1 holds activation information 3 for activating a job and activation permission information 4 for permitting the activation of the job. A user sends information for user authentication to the managing server 1 as a connection request from a terminal processing the job to an entire job processing system. The managing server 1 performs the authentication and retrieves the job to which the activation is permitted. As a result of retrieval, the list of usable jobs is displayed on the terminal as a job menu. The user selects the job to be executed out of the displayed job menu. The managing server reports the

activation information of the selected job to the terminal. The terminal to which the activation information is reported is connected to the desired job server on the basis of that activation information and executes the job.

LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

02.03.2001

[Date of sending the examiner's decision of

05.01.2005

rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

(19)日本國特許庁(JP)

四公開特許公報(A)

(11)特許出職公開業号 特別2000-250872 (P2000-250872A)

(43)公開日 平成12年9月14日(2000.9.14)

(51) Int.CL?		※ 別記号	FI		Ŷ	-93~}*(参考)
G08F	18/16	629	G06F	15/16	6208	58045
	13/00	357		13/00	3 5 7 Z	5B049
	17/60			18/21	Z	58089

審査制式 未搬求 耐水薬の数多 OL (全 15 頁)

(21)出職務等	徐德平 日53646	(71) 出版人 (800)86013 三菱電機株式会社	
(22) (5)(6)(5)	平成11年3月2日(1998.3.2)		
		東京都千代田区丸の内二丁目2番3号 3 東電機株式会 社内	œ
		(72)発明者 三名 終一	
		東京都千代田区丸の内皿丁目3番3号 3 養職機構式会 社内	22
		(74)代理人 100102439 养理士 宮田 金線 (外2名)	

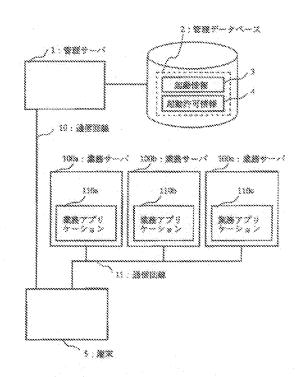
最終質に続く

(54) [発明の名称] 業務処理システムの統合管理方式

(87) [(89)]

【 課題】 ユーザインタフェースの統一化。簡略化を図り、業務処理アプリケーションの新規導入や、改版・改修の影響が少なく、人事異動、組織変更に柔軟に対応できる業務処理システムの統合管理方式を実践する。

【解決手段】 管理サーバ1 が業務を超勤する起動情報 3 と業務の起勤を許可する起勤許可情報4 を保持する。ユーザは、業務を処理する端末から業務処理ンステム全体への接続要求として、ユーザ認証のための情報を管理サーバ1 へ送る。管理サーバ1 は、認証を行ない、起勤を許可されている業務を検索する。検索した結果、使用可能棄務の一覧を業務メニューとして増末に表示する。ユーザは接示された業務メニューから、実行する業務を選択する。管理サーバは、選択された業務の起動情報を増末に通知する。起動情報を通知された端末は、その起動情報をもとに所認の業務サーバに接続し、業務を行なう。



[WHEREONER!

【 3株水場: 】 以下の要素を備えた業務処理システムの 統合管理力式

(a)業務を処理する業務サーバ、(b)上記業務サーバで処理される業務を超動する振動情報を保持し、業務の起動を管理する管理サーバ、(c)上記管理サーバに接続し、上記管理サーバの保持する起動情報を用いて業務サーバと接続して業務を処理する場本。

【請求項2】 上記管理サーバは、上記業務サーバで処理される業務の起動を許可する起動許可情報を保持し、 上記起動許可情報を参照して上記端末を上記業務サーバ と接続させて上記端末がらの業務の起動を管理すること を特徴とする請求項1に記載の業務処理システムの統合 管理方式。

【 請求項3 】 上記管理サーバは、上記起動情報として 業務サーバを適別するサーバ識別子を保持することを特 策とする請求項1、2 いずれがに記載の業務処理システ ムの統合管理方式。

【 薄水等4 】 上記管理サーバは、上配起動情報を上記 業務サーバで処理される業務の起動の形態に対応して係 20 特することを特徴とする賃本項1~3 いずれかに記載の 業務処理システムの統合管理方式。

【 跨水項5 】 上記管理サーバは、上記総勒許可情報と して上記端末の属性による業務の起動の可否を保持する ことを特徴とする誘水項1 ~4 いずれかに記載の業務処 環ンステムの統合管理方式。

【 諸求項6 】 上記管理サーバは、上記超勤許可情報と して上記端末を操作する操作者の異性による業務の起動 の可否を保持することを特徴とする諸求項1~5 いずれ かに記載の業務処理システムの統合管理方式。

【 請求項7 】 上記管理サーバは、上記超勤許可情報と して業務の起動を許可された操作者からの委任を示す情 報を保持することを特徴とする請求項5 に記載の業務処 理システムの統合管理方式。

【 錦球項8 】 上配管理サーバは、上記起動許可情報として業務の起動を許可された操作者の代行を示す情報を 保持することを特徴とする譲収項6 に記載の業務処理ン ステムの総合管理方式。

{ 請求項9 } 以下の要素を備えた業務処理システムの 統合管理方式。

(a)業務を処理する業務サーバ、(b)上記業務サーバに接続可能な規末、(c)上記業務サーバで処理される業務の起動を許可する起動許可情報を保持し、上記総勘許可情報を参照して上記機本を上記業務サーバと接続させて上記端末からの業務の起動を管理する管理サーバ

[粉粉の鉢細な製料]

[0001]

{ 発明の異する技術分野 | 本発明は、クライアント/サーーパシステムにおけるユーザインタフェースに関する。

特に、クライアントから様々な業務を行なう癖のサーバ への稼締を一元的に管理する業務処理システムの総合管 理方式に関するものである。

100921

【 健衆の技術】 図2 1 は、「 特別単2 -2 7 5 5 6 3 号 公報!に類示された「機器処理システムにおけるサーバ 利用方式」のプロック園である。この「衝線処理システ ムにおけるサーバ利用方式」は、カライアンドブサーバ システムにおいて、端末からサービス名を指定して管理 サーバに接続すると、管理サーバが指定されたサービス を遂行するサーバに接続してサービスを行なりよう警理 するものである。また、郷末からサービス名を指定して 管理サーバに接続すると、管理サーバが指定されたサー ビスを施行するサーバに接続してサービスを行なう点。 または、聞い合わせに対して、禁当ゲーバの位置を回答 する点を開示した技術として、「特開年7-31174 5号公報)の1分散処理システム)、1特別平6一30 9262年公報:の「存款サービス制御システム:があ る。これらは、サービス(業務)の機能情報を管理する システムであるが、利用者の属性、組織情報、サービス (業務)の定動機器・許可管報及び計算機管理の統合管 理を行なうものではなかった。

【0003】 222は、従来の実施サーバと 端末との端 係を示す图である。従来のクライアント/サーバンステ ムにおいて、増末から業務を行なう際、サーバに接続す る操作は爆末からユーザが行なっていた。例えば、経理 鎌のAさんが、爆来Aを使用して、サーバAに機能する ような場合の操作である。また、業務が複数にわたり、 複数のクライアント/サーバシステムを扱う場合は、そ のシステム毎にサーバへの接続操作が必要となる。その ため、ユーザは、図2-2 に示すように繊絡をどのサーバ において行なうのかを判断しなければならなかった。ま た。サーバへの複数操作とシステム毎に異なるため、そ れぞれの操作をユーデが習得しなければならなかった。 また、第22に示すように、システム毎に接続端末が異 なる場合は、使用端末もユーザが選択しなければならな かった。さらに、システムの管理者においては、システ ム毎にユーザのセキュリティ/製能を変数しなければな ちず、管理が復讐となっていた。

49 【 0004】 製作、マルチペンダ環境下で業務処理システムが構築されている。それらのシステムは、様々な開発審験、OS(Operating System)の機器などが現在した環境になっている場合が多い。また、システムの新規導入や政策・設修が頻繁に起こっている。図23は、従来の業務サーバを示す図である。図において、900s、900b、900cは業務サーバ、910s、910b、900cは業務アプリケーション、912s、910b、910cは業務アプリケーション、912s、910b、912cは起動情報、914s、914b、914cは許可情報である。業務処理50システムを契約するための経動情報、許可情報は、図2

3のようにシステム協に管理・設定している。システム の海入/改版・改修時には、設動情報もシステム毎に鑑 別に更新される。

【0008】また、業務処理システムの超額を許可する ための許可情報も、業務システムを起動するための起動 情報と開機に、892.3 に示すようにシステム毎に管理設 定されている。このため、許可憐鬱もシステム毎に傷跡 に要新する必要があり、システムの導入/数版・数修時 の食荷が大きいという問題点があった。例えば、端末A を使用してサーバAに接続している経理課のAさんが。 入事機に移動し、端末3を使用してサーバ3に接続する ことになった場合、サーバAに登録されているAさんの ユーザ情報を抹消して、新たにサーベジにんさんのユー ザ博舞を登録しなければならなかった。

【 0 0 0 8 】周一内容の業務でも、増充のOS やH/W の物強によってアプリケーションが別々に存在する場 台、ユーザがそのAPPを判断し、選択をしなければな 多数かった。

【0007】また、業務処理の運用上、上表がその業務 の担当者として部下を指名して、利用を委任していることは、 とが多い、利用の養任には、上長による養任で定常的に 業務を行なう指名業務と出版等で不在になる期間の業務 の代行(代行業務)とがある。図24は、業務処理シス テムの利用を委任する際の従来のオペレーションを示す 器である。担当者の業務処理システムへのログイン時に は、一般に10番号+パスワード、10カード等でセキ エリティがかけられる。このため、利用を委任する際。 | 図2 4 に乗すように、上異などの指名者(A 著) から被 指名者/代行者(B者)にペスワードを伝躍したり、L Dカードを受け渡すことを行なっていた。I Dカードを 52 【0016】上記管理サーバは、上記経験許可情報とし 受け激すのは、パスワードを伝達すると機能顕微の恐れ があるためである。しかしながら、バスワードや1. Dカ ードなして業務処理システムへのログインを行うこと は、システム化が無難であった。このため、従来の業務 処理システムには、このような委任形態を、システムと してサポートするものはなかった。

[0008]

[発明が解決しようとする課題]この発明は上記のよう な問題点を解決するためになされたもので、数据や数値 が緩繁に行なわれている場合でも、業務処理システムの一位。 モジュール起動の情報を、簡単に管理する業務処理シス テムの結合管理方式を実現することを目的とする。ま た、業務の起動情報と、実行許可憐報とを備えたデータ モデルを管理サーバにおいて管理することで、新規購入 や散集・改修の影響の少ないシステム構築が行なえる業 海処理システムの統合管理方式を実現することを目的と する。また、業務を上長から委任されて担当したり、担 当者の不在時に代行して担当する処理形態をサポートす。 る業務処理ンステムの統合管理方式を実現することを目 釣とする.

[0009]

【 解題を解決するための手段】この影响の業務処理シス テムの統合管理方式は、以下の要素を備えたことを特徴 8 70.

- (a) 異務を処理する異務サーバ、(b) 上記業務サー パで処理される業務を起動する起動情報を保持し、業務 の起動を管理する管理サーバ、(c)上配管理サーバに 接続し、上記管理サーバの保持する起動情報を用いて業 粉サーバと接触して業務を処理する爆水。
- 【 0 0 1 0 】上記管理サーバは、上記業務サーバで処理 される業務の起動を許可する起動許可像報を保持し、上 記載動時可憐報を参照して上記端末を上記業務サーバと 接続させて上記端末からの集務の起動を管理することを 特徴とする。

【0011】上記管理サーバは、上記起動情報として薬 着サーバを難別するサーバ機別子を保持することを特徴 **医学器**。

【0012】上記管理サーバは、上記短勤情報を上記業 務サーバで処理される業務の影響の影響に対応して保持 することを特徴とする。

【0013】上記管理サーバは、上記短動許可機報とし て上記端末の異性による業務の起動の可否を保持するこ とを特徴とする。

【0014】上記管理サーバは、上記起動許可情報とし て上記場末を操作する操作者の単独による関係の起動の 西哥を保持することを特徴とする。

【のの15】上記管理サーバは、上記起勤許可情報とし て業務の起動を許可された操作者からの委任を示す情報 を保持することを特徴とする。

工業務の起動を許可された操作者の代行を示す情報を保 持することを特徴とする。

【0017】この発明の業務処理システムの統合管理方 式は、以下の要素を備えたことを特徴とする。

(a) 実務を処理する 業務サーバ (b) 上記業務サー バに接続可能な端末、(c)上記業務サーバで処理され る業務の起動を許可する起動許可情報を保持し、上記起 動許可憐報を参照して上記端末を上記業務サーバと接続 させて上記簿書からの業務の起動を管理する管理サー 14.

[0018]

【発明の実施の影響】実施の影響1、この器明の業務度 理システムの統合管理方式では、管理サーバが業務を起 動する影動機能と関係の影響を許可する影動許可機能を 保持する。ユーザは、業務を処理する端末から業務処理 システム全体への接続要求として、ユーザ製能のための 情報(ユーザi D、パスワード、紅明書など)を管理サ 一パへ送る。管理サーバは、その情報をもとに認証を行 ない、業務処理システムの使用権のあるコーザであれ

ば、起動を許可されている業務を検索する。検索した結

果、使用可能業務の一覧を業務メニューとして、端末に 要示する。ユーザは要示された業務メニューから、実行 する業務を選択する。管理サーバは、選択された業務の 起動情報(サーバ接続情報、業務ログイン情報、ユーザ 情報)を端末に通知する。起動情報を通知された端末 は、その起動情報をもとに、所認の業務サーバに接続 し、業務を行なう、すなわち、ユーザが接続要求を送る 相手は管理サーバだけでよく、業務毎にユーザが複数の サーバにアクセスする操作を行う必要がなくなる。

【0019】以下に、この発明の実施の形態について、 図を用いて説明する。図1は、この発明の業務処理シス テムの統合管理方式の構成例を示す概要限である。例に おいて、1 は、通信回線1 0 を介して端末5 と接続可能 な管理サーバである。2 は、管理サーバ1に接続された 管理データベースであり。 起動情報3 と起動許可情報4 とを保持する。義務サーバ100%、100%、100% cは、それぞれ業務アプリケーション110a,110 b、110cを処理する。業務サーバ100a、100 も、100cは、それぞれ、通信回繳11を介して機来 ちと接続可能である。管理データベース2は、例えば、 LDAP (Light weight Director y Access Protocollを用いたディレ クトリデータペースが使用される。LDAPを用いたデ インクトリデータベースとは、インターネット対応の分 数データベースであり、使用形態は、コーザに任せられ ている。オブジェクト指向で、階層構造になっており、 上位の異性を継承するという特徴がある。

【8020】隙2は、この発明の業務処理システムの統 **会管理方式の構成図である。この発明の業務処理システ** ムの統合管理方式では、改版・改修の頻繁な実施システーな。 ムムへのから 超動情報及び起勤許可情報を分離し、管理 サーバで一元管理する。端末は、管理サーバに対して、 後継要求(コーザID、パスワード)を送る(1)。場 実は、管理サーバ(超勤情報サーバ)から超勤バラメー タ、リソース種類、リソースダウンロード方法、格納サ 一/位置等の影動情報を取得(2)し、その情報を売に 薬剤システムの業務アプリケーション110g~110 cを起動する(3)。このように、管理サーバで起動・ 許可情報を保持し、許可された業務を表示して実行させ るので、業務サーバで爆撃に改版・改修が行われても、 サーバ毎に起動に関する情報を保守する必要がなく、管 理サーバの起動・許可情報だけをメンテサンスすればよ い。また、ユーザは、管理サーバにより業務アプリケー ションの超動情報を取得するので、複数の異なる業務サ ーバへの接触操作を習得する必要がない。

【 0021】 図3は、この発明の業務処理システムの統合管理方式のデータモデルを示す図である。このようなデータモデルにより起動情報を管理することで、許可情報と起動情報を個別に更新することができ、保守性が向上する。図3において、1200の無丸に+1をそえた 72

ものは、「1以上」の関係をあらわしている。すなわ ち、「システム;1300に対して、1以上の「業務」 1302が定義される。1204は、「総額;1304 が、「義務;1302に対して、「0か1」の関係であ ることを受している。1202、1203、1207、 1208は、「a part of の関係を表してい る。「業務;1302は、一つの「実行許可;1306 を持つ。1206は、「a kind of の関係を表している。「総額;1304は、過速する場本等、w sb型。エミュレータ形の起動力法の相違を接収するた めの、サブクラスの「起動機」1308で定義される。 「実行許可;1306はその以上の「郷末相定」131 0と、同じく、ゼロ以上の「利用者指定;1312を持 つ。

【 0022】 次に、起動方法について説明する。「起動 機」1308に、端末起動型、URL起動型、オストエ ミュレータ型など起動方式が異なる場合の各様インスタ ンスを作成することができる。それぞれの起動方法やモ ジュール格納サーイの情報は、管理サーバに起動・許可 情報として格納している。格納している起動情報は管理 サーバから端末に与えられる。このため、ユーザは起動 方法の相違を意識せずに起動することができる。

【 0023】次に、実行許可について述べる。「実行許明」1206は、「端末指定」、「利用者指定」の2つの情報を持つことができ、起動可否の構琢を業務毎に設定できる。「端末指定」1310では、業務の実行できる端末の制限、また、別常業所・支店(出張先など)での利用を可能にするために、端末を検到するための検別子である端末10、端末の設置場所などの情報を指定する。「利用者指定」1312では、業務の実行検定を制度するために、利用者、役職、所属等の情報を特定して、業務の許可の可否を設定する。

【0024】関4は、この発明の実施の影響の処理系を を主義である。図5 は、この実施の形態の無路処理シス テムペのログイン関표例を示す図である。図において、 50は、繊維処理システムログイン関節であり、タイト みち 1 とユーザレンスカエリアも2 とパスワード 入力エ リア53とログインボタン54を有している。286は、 管理サーバにより要示される業務処理システムのメニュ 一面面例である。間において、60は、象徴処理システ ムメニュー関節であり、タイトル61とユーザ名表生エ リアも2、バス表示エリアも3、メニュー表示エリアも 4 からなる。前途したように、端末からログイン情報と して図5 に示すようにユーザ! ひとパスワードを送る と、管理サーバは、これらの正価性をチェックする。次 に、あらかじめ設定されているシステム使用権(管可情 報)を参照して、そのユーザに実行が許可されている業 務を図さに示すようなメニュー裏面の形式で表示する。 図6 の6 4 に示すよう に数示されるメニューは、階層機 - 進になっている。この陽陽機造は、管理データベースの

データ構造を意味させたものである。

【0025】図7、図8は、この発明の義務処理システ ムの統合管理方式の管理サーバが保持するデータの構造 の一例を示す図である。図に示すように、管理データベ ースは、全社71の下位に、ユーザ情報72、組織情報 73. 業務情報84. 養職情報85を持っている。ユー ザ懐観72は、ユーザビD74をキーとし、ユーザ機器 項目75を保持する。組織情報73は、例えば、本店7 6、東北支店77、大阪支店78等を下位に持つ。ま た、本語76の下には、入事部78、総務部89等があっ22 り、組織情報項目8 1 を保持して、階層構造をとってい る。美術情報84は、管理業務85、製造業務97、販 死業務88等を下位に持つ。また、管理業務85の下に は、経理89、人夢90、結与91等があり、さらに。 総490の下には、マスタ保守93、御路状況94、月 | 次計算9.5 等のアプリケーションがあり、業務情報項目 98を保持して、階層構造をとっている。この業務情報 の階層構造が、ユーザに変示されるメニューの階層構造 と対応している。養療情報85は、本活管轄97、東北 支店餐廳98、大阪支店餐廳99等を下位に持つ。ま た、東北支店養婦98の下には、養養センタ121。秋 田センタ122、岩手センタ123 等があり、竇源情報 項目124を保持している。さらに、秋田センタ122 の下には、例えば、郷来A001、サーバA001、プ リンタA001 等の名誉部の情報が保持され、開催構造 をおっている。

【10026】 業務アプリケーションを構築する異体的な リソースの機関としては、C蓄器リソース、VB(Vi saal Basic) 97-2, JAVATT9 brm Resource Locator), xixi ータなどがある。C常識リソースとは、C常籍で開発さ わたアプリケーション、VBリソースとは、Vissa - Basicで開発されたアプラケーション、LAV AアプリケーションとはJAVA審託で開発されたアプ リケーションである。JAVA appletとは、J AVA曾都で作成された、WWW(World Wid ■ Web)プラウザによってダウンロードし実行可能 たアプリケーションであり、寒酷にコンパイルしてWW Wサー/ST機器しておく。URL (Uniform R 62) esource Locator)は、インターキッド 上でアクセス可能なリソースの名前の構定方法である。 エミュレータは、ホストとオンライン接続で使用される 締束として動作させる形式である。

100271これらのリソースは、超勤のタイプによ り、以下のように3種類に分類される。1番目は、端末 上で、端末のCPUを使用してプログラムを直接、実行 する形式の爆束部動型である。C質額リソース、VB (Visual Basic) ""> Y-Z; JAVA"" により起動される形式であり、JAVA spple t, URL (UniformResource Loc etor)が、これに額当する。3番目は、オストエミ コレーを型である。以下に、上記のタイプ毎に超勤時の 例れを説明する。

【0028】まず、爆末経験器について、図9、図10 を用いて観覚する。本システムでは、業績アプリケーシ ョンは適切な業務サーバからその制度ダウンロードさ せ、業務終了後は、端末からダウンロードファイルを削 - 除させる。業務部動セキュリティを考慮しなくてよい業 著作、処理運搬の性能が要求される特殊な業務に経定し て、端末にアプリケーションプログラムファイルの常数 を許す。図9は、一般的なプログラムの超動処理の協力。 である。まず、プログラムファイルを報送する報送方式 を決定する(SIO)。転送機能としては、例えば、f tp (file transfer protco 1)、ファイル共有等がある。次に、サーバ名や、サー パとの位置関係、例えば、厳寒のサーバが、ユーザの所 裏で開達にするか等により、接続サーバを決定する(8 - 111)。次に、サーバがの整約バス(S12)、ブログ ラムファイル名(S13)を決定する。この実施の形態 では、周一義務に対しては、どのサーバでも関ーバス。 開一ファイル名でリソースを格納するものとする。次 に、熾末にプログラムをダウンロードするときのディレ クトリを決定する(814)。この実施の形態では、ブ ログラム格納ディレクトリは、あらかでめ間定として数 宠しておくものとする。次に、プログラムファイルのダ ウンロードを開始する(SIS)、ダウンロードの終了 後、プログラムファイルが圧縮されていれば圧縮緩別に ション、JAVA applet、URL(Unifo 52 あった解源を行う(Si6)。その後、案行は必要なバ ラメータを決定しくS17)、プログラムを総動する (818)。プログラム終了後は、端末からプログラム ファイルを削除する。また、繊来に開発しているプログ ラムの場合は、プログラムが厳病バージョンであるかの パージョンチェックを行なった後、最難パージョンでな かった場合には、同様に図りの処理を行う。この場合。 は、プログラム終了後もプログラムファイルを影響した。 1/4

> 【0029】図10は、常数プログラムで最新バージョ ンであるときの処理の流れ器である。プログラムが最新 バージョンであるとき、ファイル転送から 距離解療まで の処理は不要であり、最新バージョンのプログラムにバ ラメータを決定する(817)と、すぐ起勤(818) 可能である。

【 0 0 3 0 】 次に、ブラウザ超動型(URL型) につい て説明する。図11は、ブラウザ起動器の処理の流れ器 である。この場合も、まず、サーバ名や、サーバとの位 鐵獺紙。例えば、最客のサーバル、ユーザの所属により 固定にするか等の条件で、接続サーバを決定する(S2) リケーションが、これに移当する、2番目は、ブラウザ 72 1)。次に、サーバがの格納バス(S22)、業務ファ

イル名(323)を決定する。端末起動型の場合と間様 に、この実施の形態では、関一業務に対しては、どのサ 一パでも潤一パス、同一ファイル名でリソースを格納す るものとする。その後、実行に必要なパラメータを決定 (827)し、プログラムを超勤する(828)」

【0031】次に、ホストエミュレータ製について、関 12を用いて説明する。※12は、ホストエミュレータ 型の処理の揺れ間である。まず、ホスト名や、ホストと の位置関係、例えば、最**客**のホストか、ユーザの所**獨**で 脚定にするか等により、接続ホストを検定する(53) 1)。次に、ログオン方式を決定する(832)。ログ オン方式の異体例としては、TSS(time sha ring system)がある。次に、ログオン名を 決定する(SBB)。この実施の形態では、岡一業務に 対しては、どのホストでも同一ログオン名であるとす。 る。次に、ホスト内の格納パス(S34)、業務ファイ ル名を決定する(S35)。この実施の形態では、開一 業務に対しては、どのホストでも開ーバス、関ーファイ ル名でリソースを稼納するものとする。その後、実行に 必要なパラメータを決定(837)し、プログラムを超 42 動する(538)。

【0032】次に、接続サーベの決定について説明す る。所屬部隊、端末位置から接続する業務サーバを決定 する。その際、業務の周所性やサーバと端末の間の距離 が考慮される。また、この実施の形態では、接続サーバ のあて先の捨定方法を3種類に分けている。この分類 は、業務の性質によって行っている。…つ目のタイプ は、一台で全社分の処理を行う場合のサーバである。こ の場合、サーバ名は間違となる。こつ目のタイプは、所 魔部護陽有のデータを処理する業務の場合である。この 52 場合は、ユーザの所属部線に応じて、サーバを快定す る。このとき、サーバや端末に関する資源情報として、 所屬部踝に関する情報を保持しているものとし、この情 「報を参照してサーバを決定する。三つ目のタイプは、端 末とサーバとの距離によりサーバを決定する業務の場合 である。異体的には、超動場所から最も近いサーバで実 行するよう設定されている業務である。この場合は、場 末の設置場所に応じて、サーバを決定する。このとき、 サーバや端末に関する資源情報として、設置場所に関す る情報を保持しているものとし、この情報を参照してサー設 一个多类的方面。

【0033】図13は、銀動指定別に業務を起動する紀 動情報の項目をまとめた器である。まず、端末起勤盟の 起動情報について説明する。最新パージョン140は、 常駐プログラムのとき、プログラムのバージョンを示。 す。非常駐の時はブランクとする。業務タイプ142 は、サーバあて先決定のタイプである。システム名14 4は、リソースのシステム名、システムレベル146 は、システムの展開されているレベル、プログラムファ

り名をブルパスで記述する。リソースファイル取得方法 149は、ドTPかファイル共有かの別を指定する。リ ノースファイル形式152は、圧縮力法の機制を指定す る。異体例としては、LZHなどがある。パラメータ1 54は、プログラム起動時に別数として利用される。コ ーザID、時刻等の起動パラスータの項目を格納する。 【 0 0 3 4 】次に、URL型の超動機能について説明す る。プロトコル160は、おしじりなどのプロトコル権 別、業務タイプ162は、サーバあて先進家のタイプで ある。システム名164は、リソースのシステム名、シ ステムレベル1 5 6 は、システムの機関されているレベ ル、業務ファイル名188は、プログラムのファイル 名、ディレクとり名をフルバスで観察する。パラメータ 170は、プログラム超動時に別数として利用される。 ユーザID、時刻等の起動パラメータの項目を格納す \$ 5.

【0035】次に、ホストエミュレーを型の起動情報に ついて説明する。ホスト名186は、ホスト名称、ログ オン名182 はログオンに使用するユーザ(じ、アプ) ケーション名(APP名) 184は、超動するアプリケ ーションの名称であり、フルバスで指定する。パラメー タ186は、プログラム超動時に引激として利用され る、ユーザLD、時期等の起動パラメータの項目を格納 T. 5.

【 0 0 3 6 】次に、起勤許可情報について説明する。こ の発明の業務処理システムの統合管理方式では、個人に より、実行許可される業務が決定され、決定された業務 を業務メニューとして表示する。裏行許可の判定には、 個人・組織による判定、増末・超動場所による判定。利 用時間帯による判定、上長指名の業務判定、代行業務の 指定による業務制度がある。

【0037】図14は、延動許可情報を用す図であり、 判定材料200毎に、判定に使用する情報202をまと めたものである。個人・組織による判定はユーザの確假 により、起動許可された業務を表示して選択させるため に行なう。この実施の形態では、ユーザ」ひをはじめと して、ユーザ情報(個人情報)のそれぞれの項目で業務 の超勤許可の判定を行う。また、後職や、部署など個人 が属する所属部課情報との関連でも、業務の起動許可の 判定を行う。その場合には、ユーザ情報の所属部級コー ドから組織情報を参照して許可情報を得る。また、社員 区分。出向区分など従業質の展性に勝する区分により判 度を行なっても良い。

【0038】 端末による判定は、以下のように行なう。 携帯型でない 郷末(振置型爆末)では、事業協コードな どの計算機情報から設置場所が分かるので、設置場所に より起動許可を与える選用ができる。例えば、端末のは Dの何約目から何桁が設備場所を示すというコード 体系 を用いても良い。また、設置場所という項目を独立させ イル名148は、プログラムのファイル名、ディレクト 72 て設けても良い。設置場所だけでなく、端末1台祭に越

(動許可を与えるその方でも強く)。その場合には、端末ほ Dや端束のアドレスによる許可を行なう。携帯型端末の 場合、排獲型機率とは異なり、端末自身の情報を用いて どの場所から起動したかを判定するのは困難である。従 って、携帯型端末(同勝型端末)か、緩鬱型端末かを織 別できるコード体系にするか、識別できる項目を放ける ことが選進しい。

【のの39】また、業務機構として各業務毎に利用可能 時間格を持たせることにより、利用時間による業務の超 動作再判定を行なう。例えば、システムデータのメンテニ数 ナンス時間を利用不可としたり、ホストのバッチ処理時 間に縄末が毛の業務が行なえないようにする。この場 令、管理サーバは、爆来から接続要求に基づいて業務メ ニューを表示する時と、端末から選択した業務を超動す る時に利用可能時間による判定を行なう。更に、利用者 別に利用可能時間帯を設定しても良い。それにより、利 用者に優先度を特たせることもできる。また。特定の時 関帯に利用が集中するのを防ぐことができる。また、セ キュリティを由上させることができる。

【0040】また、上鉄の物名により、担当者として薬 42 務を遂行する側の判定のために、ユーザ情報に、指名業 務情報を設ける。異体的には、上長からの実行許可を示 す指名業務という。項目を個人情報の配置の下に特たせ、 業務コード(業務) D〉と機能(Dを格納する。これに より、定常的な代行業務として、特定の個人にその業務 を参り、当てるとともに、その業務の起勤許可を与えるこ とができる。これにより、上長が抱名した部下に業務権 機を定常的に委任することをシステムでサポートでき \mathcal{Z}_{∞}

【 0 0 4 1 】また、定常的な代待(後名業務) ではな く、複雑者の不在時などに、一時的に、部下に業務を要 任する時に起動許可を判定するために、不在時代行とい う 異性で配異を特たせ、糊色にひを格納する。これによ り、上長不在時の代行権を部下に与えることをシステム でサポートできる。更に、指名義務、代行義務の可否を 職実にするために、義務情報側では、許可情報として指 名可否及び代行可否の属性を設け、指名中不在による代 行が許されない場合には、指名不可及び代行不可を設定 する。これにより、ユーザ物等と業務情報の両方から業 第代行を確実にサポートできる。

【0042】 次に、この実施の形態の管理データペース の構造を説明する。この実施の影態の管理データベース は、個人情報(コーデ情報)、無機情報、業務情報、質 |獲情報(計算機情報)||を有している。まず、個人情報に ついて、図15を用いて説明する。図15は、個人情報 のデータ構造を示す器である。個人情報は、ユーザID | 3 0 1 、パスワード 3 0 3 、 選字氏3 0 5 、 選字を3 0 7. カナ氏309、カナ名311、魔用区分313、メ ールアドレス315等の項目を持つ。

いて、猫猫歯器を排たせることはしない。個人が形滅し ている知識の情報は、監算321として、個人を翻別す るユーザI D301からリンクする情報として保持され る。配欄には、ほかに、331、341に示すように。 **兼任、不在時代行がある。それぞれ項目として、職位3** 22,382,342を持つ、職的は、組織管験の影響 の職位にリンクしている。また、前述したように、配業 から描名業務ペリンクする錯愕として、指名業務3.5.1 がある。19名数数は、物名数数は3.5.2、数数3.5.3。 期間開始6354、期間終了8355の情報を保持す る。このように、ユーザ情報自身では、階層管理をせ ず、配翼を示す異性を持たせるようにしているので、人 事業動に対しても柔軟に対応できる。

【 0044】次に、組織情報について、例16を用いて 説明する。第16は、組織情報のデータ構造を示す器で ある。組織情報は、部署コード361、部署名称36 3、部署務約385)支払コード367年の項目を持 つ。組織情報では、影響コード361により陰陽管理を 行なう。 部署と役割は、職位3 8 9 を介して対応をとら - れる。3 7 1 は、後機としての役割を示しており、投機 | 名3 7 3 、後機コード 3 7 5 を有する。3 7 7 は、専任 職としての役割を示しており、専任職名379。 専任職 コード380を寄する。381は、一般としての役割を 示している。概念3.8.9 は、数例のほかにも、前途した ように、配置(個人情報)とそれぞれリンクしている。 【0045】次に、業務情報について、図17を用いて 説明する。第17は、業務情報のデータ構造を示す器で ある。業務情報は、システム400と、業務410を有 しており、メニューコードにより強層管理される。シス 52 デム400は、システム840で、システムE D40 4、展開レベル406等を有している。また、システム 400は、後述する資源情報のサーバと業務410パリ ングしている。薬器410は、メニュー名412。メニ 元十四十岁414を有しており、416、418に示す ように起動(起動情報)、実行許可(起動許可情報)の

それぞれにリンクしている。 【0948】次に、激励情報について、関18を用いて 観察する。図1812、資源情報のデータ構造を示す図で ある。資源情報は、ブリンタ430、端末440、サー 82 /450 の3 通りである。この3 通りの豪源情報は、そ れぞれ、名称431、441、451、聖式432、4 42, 452, XXN6433, 443, 453, XX ₩所434、444、454、**※**運搬網435、44 8、457を有している。さらにまた、ブリンタ430 は、スプール位置436、種別437を有し、端末44 0 はOS 像報4 4 5 、 獲別4 4 7 を有し、サーバはOS 情報455、掲載システム456を有している。搭載シ ステム4.5 もは複数のシステムを有してもより。プリン タ430、熾寒440、サー/450は、場所460に 【0043】ここでは、個人情報の中の魔性データを用 72 リンクしている。場所460は、場所名461.住所4

62、ビル名463、フロア464を有しており、部署 (組織情報)にリンクしている。資源情報に関しては、 搭載するシステムにより、例えば、UNIX管理系とN 工管理系を分けて管理しても良い。

【 0047】次に、上長の梅名業務と不在時の代行業務のシステム化について、さらに説明する。図19は、この発明の業務処理レステムの統合管理方式の海名義務と代行業務の構成脳である。この発明の業務処理レステムの統合管理方式では、上長などは、指名に関する指名情報と代行に関する代行情報をシステムの管理者に報告する管理サーベルに登録する。ごの場合、上長などが、自ら管理者となっても構わない。利用者(ユーザ)は、管理サーバに合自のユーザ1D、パスワードでログインする。管理サーバ1は、登録されている指名情報、代行情報をもとに、ユーザに、指名業務、代行業務の実行を許可する。このように管理することで、システムへのログインのために上長のバスワードを伝達する必要はなくなる。

【0048】器20は、この発明の義務が確システムの 統合管理方式のデータモデルを示す器である。このよう 42 なデータモデルにより代行情報と指名情報とを管理す る。器20において、「配属」1926は、「個人」1 314と「聯位」1316とを関連付けるものである。 前途した、データ機論でも述べたように、所属、兼任。 不在時代行などのインスタンスがある。不在時代行のイ ンスタンスに、代行される人(代行依頼者)の総位を持 つことで、代行業務の利用権限を得る。

【9049】上長の福名で行なう指名義務は、「指名業務」1328に対して、定義する。属性に、指名で行なう業務のIDと指名元の上長の聯位ID(指名者聯位)を持つ。職位による許可条件に加えて、「義務」1302の「実行許可」1308に代行可否区分、指名可否区分を持つ。代行業務、指名義務として実行する時は、これらの区分が可である時だけ許可する。データの項目については、前途したデータ構造でも述べた通りである。【0030】このように、指名情報と代行情報を業務サーバとは別の管理サーバに管理し、前述した図20のデータモデルを適用することで、他者へのパスワードの伝達やIDカードの受法しをすることなく、指名業務と代行業務のシステム化を実現できる。

【 0 0 5 1 】以上のように、この実施の形態では、起動 許可情報を保持し、許可された業務をメニュー表示して 実行させる管理サーバを備えた業務処理システムの統合 管理方式について説明した。また、業務処理するアプリ ケーションを超動するための起動情報を保持し、接続要 求のあった場末に起動情報を接して起動させる管理サー バを備えた業務処理システムの統合管理方式について説 明した。

【 0052】この実施の形態によれば、利用者情報と超 【 図1】 この発明の業務が系 維情報を分けて持つとともに、システム内で、起動許可 72 の構成例を示す概要図である。

情報を結合管理するので、人事異動・組織変更により、 各情報に変更が発生しても、利用者の操作には変更がな く、システム内でその利用者に許可された業務のみがそ の利用者用のメニューとして表示されるので、利用者は 変更の有無を激減せずのグインしたメニュー選問に表示 された業務がら、実行したい業務を選択できる。サーバ を利用者が選択したり、利用者が起動方法を労働する心 要はなく、利用者に負債をかけずに、システムの一元常 理ができるという効果がある。また、延勤情報と超勤許 可憐報が管理サーバで一天管理されているので、保守が 容易に行なえるという効果がある。また、薬器が、ユー ザLDによる超難なので出級先からでも、すなわち、数 置場所が異なっても、所選している場所と同じ業務を実 行できる。あるいは、他の実行許可のやサ方として、端 末1 Dによる許可の与え方がある。出張先の端末に場所 による許可制度がかかっている場合は、モバイル端末な どの可能型域来を利用可能として許可情報を設定してお き、ユーザI Dと端末I Dで出版先でのサービス実行を サポートしても良い。この場合、特定のモバイル端末を - 1 対1 で利用者報入に参約 当ててもりらし、複数のモバ イル端末を用意し、出張者にその中のいずれかを出歴中 に限り携帯させるという適用を行なっても良い。

[0053]

{ 発明の効果}この発明によれば、薬器サーバは、起動 情報や起動許可情報を特たないので、システムの敬順・ 政権が発生した時や、人事実動等でユーザ情報に変更が 生じた時に、管理サーバの管理する起動許可情報と起動 情報だけをメンテナンスすればよい。そのため、効率よ く一元管理ができる。また、業務サーバへの接続に必要 52 な情報は、管理サーバから与えられるので、ユーザは、 業務サーバへの物務操作を習得する必要がない。また、 義務を処理する際、どの業務サーバに接続するかをユー **ザが判断する必要がない、また、業務を処理する際、ど** の端末を用いるかをユーザが判断する必要がない。ま た、ユーザは、業務アプリケーションの超動方法の違い を習得する必要がない。また、新知業務開発やハードウ エア撮影の場合でも、変わるオブジェクト自体と構造サ 一べの管理情報だけをメンデナンスすればよい。そのた め、ユーザインタフェースを変更する必要がない。ま 82 た。端末側の情報の改修(データの書き換え、プログラ ムのインストールなど)が必要ない。また、義務サーバ 傷のユーザ発験が必要ない。また、増末により業務処理 整動の制限が可能になる。また、ユーザに、確認のない 業務の存在を意識させることなく、利用可能な業務の選 探をさせることができる。また、バスワードで1 Dカー ドを受け渡すことなく描名繁務や代行業務を行なえるよ うシステムでサポートできる。

【 図面の簡単な説明】

【図1】 この発明の業務処理システムの統合管理方式の検討保む無す解解ができる。

【 図2 】 この発明の業務処理システムの統合管理方式。 の構成窓である。

【図3】 この発明の業務処理システムの統合管理方式。 のデータモデルを示す器である。

【図4】 この発明の実施の根據の処理系を示す図である。

【 図5 】 この実施の影響の業務処理システムへのログイン関策を示す図である。

【図8】 この発明の実施の形態の管理サーバにより表示される業務処理システムのメニュー関語である。

【 图7 】 この発明の業務処理ンステムの統合管理方式 の管理サーバが保持するデータの構造の一例を示す图で ある。

【 図8 】 この発明の業務処理システムの統合管理方式の管理サーバが保持するデータの構造の一個を示す器である。

【 図9】 この発明の業務処理システムの統合管理方式で超動される業務プログラムが最新ページョンでないときの処理の流れ器である。

【 図10】 この発明の業務処理システムの統合管理方 42 式で起動される義務プログラムが最新バージョンである ときの処理の流れ器である。

【器11】 この発明の業務処理システムの統合管理方式のブラウザ病動型の処理の流れ図である。

【 図12 】 この発明の業務処理システムの総合管理方 式のホストエミュレータ型の処理の流れ図である。

【 図13 】 この発明の実務処理システムの統合管理方 次の影動物定別に業務を振動する起動情報の項目をまと めた圏である。

【 図1 4 】 この発用の業務処理システムの統合管理方式の起動終刊情報を示す図である。

38

【 図15】 この発明の業務処理システムの統合管理方式の個人情報のデータ構造を示す図である。

【 図16 】 この発明の業務処理システムの統合管理方式の経験情報のデータ構造を示す図である。

【 図17】 この発卵の業務処理ンステムの統合管理方式の業務情報のデータ構造を示す図である。

32 【図18】 この発明の業務処理システムの統合管理方式の資源情報のデータ構造を示す図である。

【 第19】 この発明の業務処理システムの統合管理方式の指名業務と代行業務の構成認である。

【第20】 この発明の義務処理システムの統合管理方式のデータモデルを示す値である。

【図21】 「特別平2-275563号公報」に開示された「情報処理システムにおけるサーバ利用方式」のブロック図である。

【第22】 従来の業務サーバと構来との関係を示す器 である。

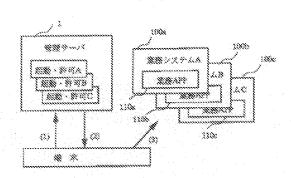
[图23] 従来の業務サーバを示す图である。

【 第2.4 】 健康の業務処理システムの利用を委託する 第のオペンーションを示す数である。

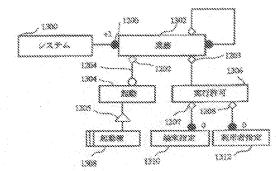
[符号の説明]

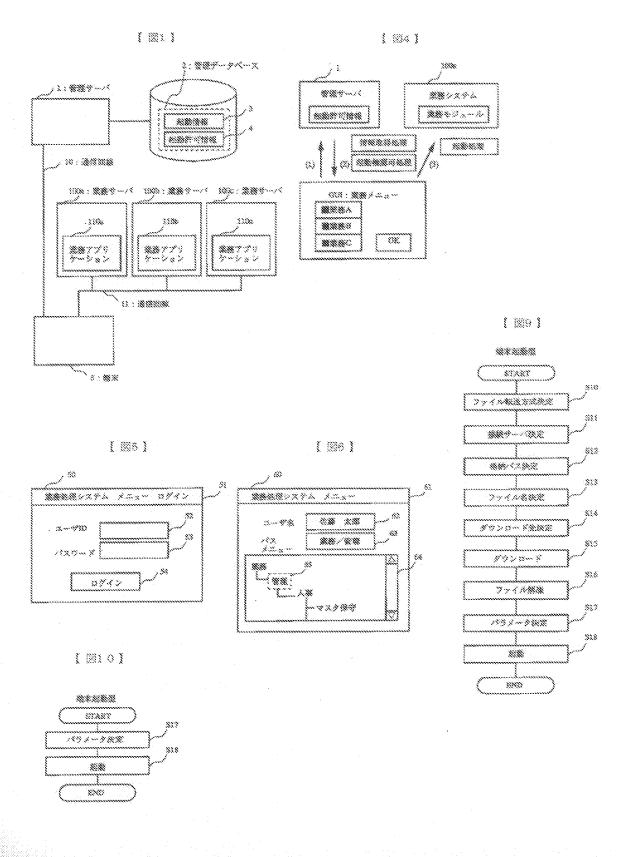
1 管理サーバ、2 管理データパース、3 起動情報、4 起動許可管報、5 減主、10,11 通信網線、100s,100b,100c 業務サーバ、110s,110b,110c 業務アプリケーション。

[22]

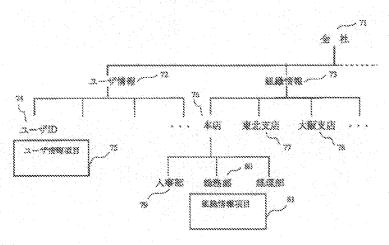


[[3]

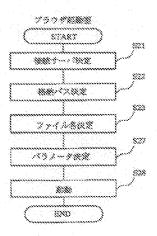




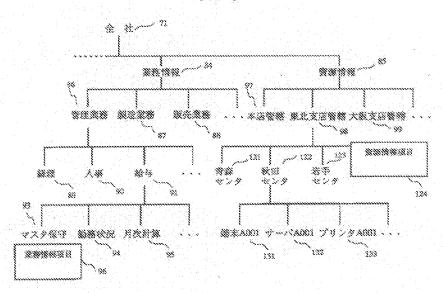




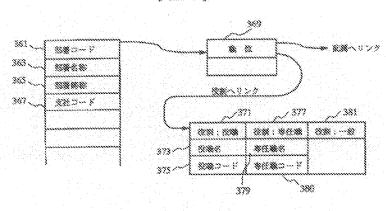
[[801 1]



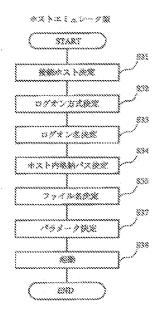
[1208]



[316]



(SE1 2)



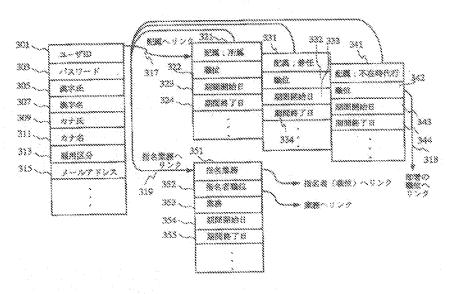
[813]

	383	NEW THAT IS	j
	y.y.,	ケーション器器	
	ATEMS:	## /4-9a>]~!*
***	,	300 9 < 7	<u> </u>
2		2X748	J. / 34
	,		34
		7093427118]~/ ¹⁸¹
		リソースファイル影響方法]/ 185
		ガソースファイル形式	
	***************************************	\$ 185 X ~ \$	184
	09000	70534	188
		38777	1 726
		<u> </u>	C.
	5	2274244	C 188
		#877488	J 138
		2352-2	L) 180
	かスト エミュレーク数	****]
******	10 1 15 10 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1		£/ 384
		Appe	£/ 188
		1398-9	2 2 2

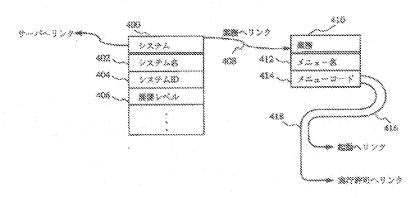
(**M14**)

	280		
#274	1818		
(8人・旅機による特定	・ユーデの ・光展情報(微微・影響) ・光展接升、前向医分、(その他、複数数の高性に関する医分)		
##XXX # ##X	・数次の銀所(参数第3ード) ・数次のアドレス(ゆアドレス・30代ドメイン)、第次33 ・総次の再数(可数数・系数数など)		
878.88.88.88.88.88.88.88.88.88.88.88.88.	・各条券に対して利用可能/数点時間等を設定する (実用者別でもよい)		
Lancommi	・おさ先の個人作列に指生態制度等 - (高等のと対象上身の概念の)を努り出てる - 業務におき同野の報告を設ける		
(CTSSONE	・物名字の個人物側に代行数物物機の機関上して設定する (出版上数の機能的)を取ります。 ・数据に代刊日本の概念を取ける		

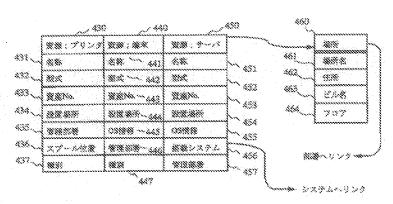
[1015]

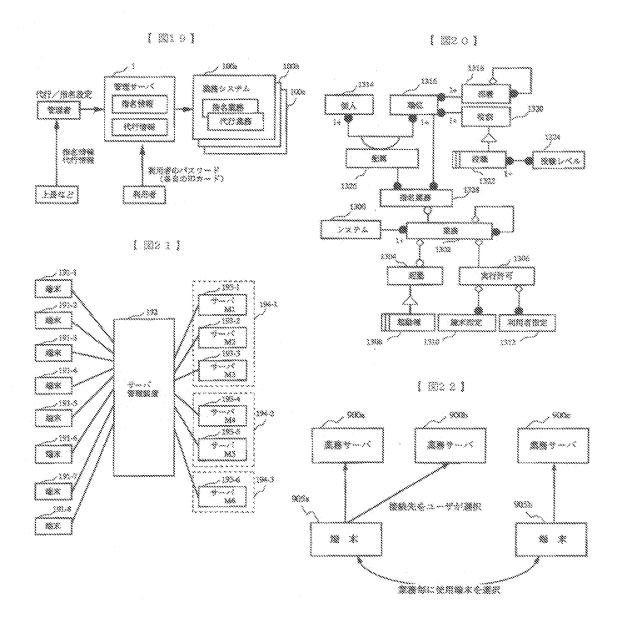


[1217]

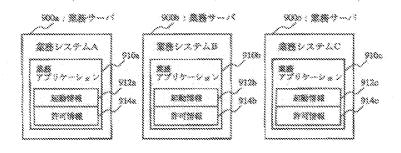


[1818]

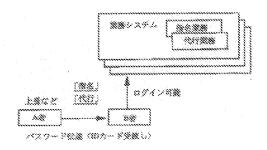




[122 3]



[[2 4]



プロントページの緻多

Fクーム*参考) 70267 0003 月23 JU23

7026: 0022 EE22

702:: (033 | 043 | 1024 | 102: 3023

LD37 MC32 MC35 MD2: MD35

ND26 ND36